This Page Is Inserted by IFW Operations and is not a part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images may include (but are not limited to):

- BLACK BORDERS
- TEXT CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
- FADED TEXT
- ILLEGIBLE TEXT
- SKEWED/SLANTED IMAGES
- COLORED PHOTOS
- BLACK OR VERY BLACK AND WHITE DARK PHOTOS
- GRAY SCALE DOCUMENTS

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning documents will not correct images, please do not report the images to the Image Problem Mailbox.



(11) Publication number:

Generated Document.

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(21) Application number:

11015683

(51) Intl. Cl.: G06F 9/06 G06F 13/00 G06F 15/00

(22) Application date:

25.01.99

(30) Priority:

29.01.98 US 98 15563

(43) Date of application

publication:

16.11.99

(71) Applicant: LUCENT TECHNOL INC

(72) Inventor:

GROSSE ERIC

(84) Designated contracting

(74) Representative:

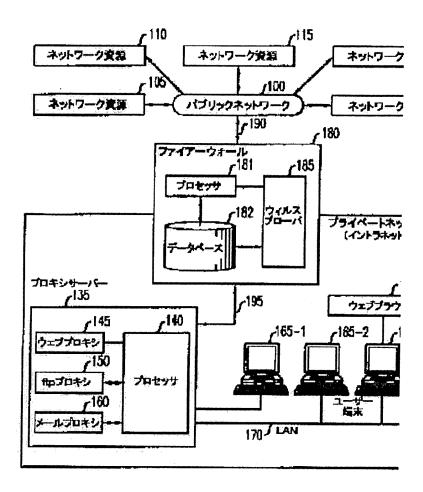
(54) METHOD FOR SECURING COMPUTER NETWORK

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide an authentication technique for the countermeasure of security used for a computer network by inserting a probe into at least one of plural files and identifying a position where the probing is executed in the computer network.

SOLUTION: A communication traffic stream which enters and leaves a private network 130, etc., is consecutively monitored inside a fire wall 180. In this monitoring mode, a probe is inserted at random into a file arriving at the network 130. If this probing is executed at the client side, a signal is extracted to show a security warning. Thus, the wall 180 secures identification between the probe and a client and produces a security warning if a security warning showing the execution of a specific probe is received.

COPYRIGHT: (C)1999,JPO



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平11-316677

最終頁に続く

(43)公開日 平成11年(1999)11月16日

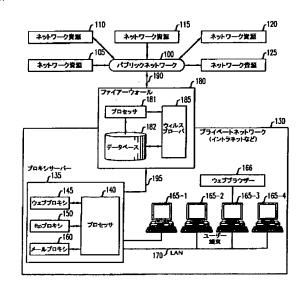
		· · · · · · · · · · · · · · · · · · ·
(51) Int.Cl. ⁶	識別記号	F I
G06F 9/06	5 5 0	G 0 6 F 9/06 5 5 0 Z
13/00	351	13/00 3 5 1 Z
15/00	3 3 0	15/00 3 3 0 Z
H 0 4 L 12/26		H 0 4 L 11/12
		審査請求 未請求 請求項の数28 OL (全 11 頁)
(21)出願番号	特願平11-15683	(71) 出願人 596077259
		ルーセント テクノロジーズ インコーポ
(22)出願日	平成11年(1999) 1月25日	レイテッド
		Lucent Technologies
(31)優先権主張番号	9 0 9 / 0 1 5 5 6 3	Inc.
(32)優先日	1998年1月29日	アメリカ合衆国 07974 ニュージャージ
(33)優先権主張国	米国(US)	ー、マレーヒル、マウンテン アベニュー
		600 — 700
		(72)発明者 エリック グロッセ
		アメリカ合衆国,07922 ニュージャージ
		ー, パークレイ ハイツ, ノース ロード
		140
		(74)代理人 弁理士 三俣 弘文
		1

(54) 【発明の名称】 コンピュータネットワークの保安方法

(57)【要約】

【課題】 ネットワークパフォーマンスを落とさないよ うなコンピュータネットワークにて用いられるセキュリ ティの対策の認証技術を提供する。

【解決手段】 コンピュータネットワーク内の特定のク ライエントがそのネットワークの所望のセキュリティ上 の特徴に従って全体的に構成されているかどうかを判断 する技術を提供する。ネットワーク内に入るファイル内 にプローブがランダムに挿入される。プローブの挿入は コンピュータネットワークを他のネットワークから分離 するファイアーウォールにおいて行われる。プローブは 特定の実行タスク (既知のウィルスなど) に従って構成 し、適切に構成されたクライエントにおいてはプローブ は実行されず、ファイアーウォールはセキュリティブリ ーチ(違反)を検出しない。不正な場合はプローブは実 行されセキュリティアラートをトリガーさせる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 (A) コンピュータネットワークの通信トラフィックストリームを監視するステップと、

前記通信トラフィックストリームは複数のファイルを含み、

- (B)前記複数のファイルのうち少なくとも1つのファ イルへとプローブを挿入するステップと、
- (C) 前記プローブがコンピュータネットワーク内で実行されたかを判断するステップと、
- (D) プローブが実行された場合には、プローブの実行が行われたコンピュータネットワーク内の位置を識別するステップとを有することを特徴とするコンピュータネットワークの保安方法。

【請求項2】 コンピュータネットワーク内の識別された前記位置の情報を少なくとも含むセキュリティ警告を発生させるステップをさらに有することを特徴とする請求項1記載の方法。

【請求項3】 識別された前記位置は、コンピュータネットワーク内の複数のユーザー端末のうちの特定のユーザー端末であることを特徴とする請求項2記載の方法。

【請求項4】 前記プローブを挿入するステップ(B) は、コンピュータネットワーク内のサーバーが挿入することを特徴とする請求項1記載の方法。

【請求項5】 前記プローブは、トロイの木馬として構成するコンピュータウィルスであることを特徴とする請求項2記載の方法。

【請求項6】 前記通信トラフィックストリームは、通信ネットワークとパブリックネットワークの間を交換される際に前記サーバーを通過することを特徴とする請求項4記載の方法。

【請求項7】 前記プローブの実行は、特定のユーザー端末上を動作するウェブブラウザー上にて実行されることを特徴とする請求項3記載の方法。

【請求項8】 前記セキュリティ警告は、トロイの本馬が送信したUDPパケットがあったことに従って発生されることを特徴とする請求項5記載の方法。

【請求項9】 複数のユーザー端末を有するプライベートネットワークの保安方法であって、

(A) プライベートネットワークとパブリックネットワークとの間の通信トラフィックストリームを監視するステップと、

前記通信トラフィックストリームは、複数のファイルを 含み、前記複数のファイルの特定の1つのファイルは、 前記複数のユーザー端末の特定の1つに対応付けられて おり、

- (B)複数のプローブの少なくとも1つのプローブを前記複数のファイルの特定の1つへと挿入するステップと、
- (C) 前記ファイルが対応付けられたユーザー端末の特定の1つによりプローブが実行されたかどうかを判断す

るステップと、

(D)プローブが実行された場合には、プローブの実行が行われた前記ユーザー端末の特定の1つを識別するステップとを有することを特徴とする方法。

【請求項10】 前記少なくとの1つのプローブを挿入するステップは、プライベートネットワークとパブリックネットワークとの間に位置するファイアーウォールにおいて行われることを特徴とする請求項9記載の方法。

【請求項11】 (E)プローブからファイアーウォールへと識別された前記ユーザー端末の指示を少なくとも含んでいるセキュリティ警告を送信するステップをさらに有することを特徴とする請求項10記載の方法。

【請求項12】 前記プローブを挿入するステップ

(B)は、少なくとも1つのユーザー端末からパブリックネットワークへの最初のアクセスがあったことに従って行われることを特徴とする請求項10記載の方法。

【請求項13】 プローブは少なくとも1つのJava Script命令を含むことを特徴とする請求項12記 載の方法。

【請求項14】 前記通信トラフィックストリームは、 複数のTCP/IPパケットからなることを特徴とする 請求項9記載の方法。

【請求項15】 プライベートネットワークとパブリックネットワークとの間のセキュリティを提供するファイアーウォールにおいて用いる方法であって、

- (A) プライベートネットワークとパブリックネットワークとの間を送信される複数のパケットを含む通信トラフィックストリームを監視するステップと、
- (B) 前記複数のパケットの少なくとも1つのパケット へとプローブを挿入するステップと、
- (C) プライベートネットワークにおいてプローブが実 行されたかどうかを判断するステップと、
- (D)プローブが実行された場合に、プローブが実行されたプライベートネットワーク内の位置を識別するステップとを有することを特徴とする方法。

【請求項16】 プライベートネットワークは複数のユーザー端末を有するコンピュータネットワークであることを特徴とする請求項15記載の方法。

【請求項17】 前記位置を識別するステップ(D) は、プローブが実行されたことを示す信号をプローブからファイアーウォールへと送信するステップからなることを特徴とする請求項16記載の方法。

【請求項18】 前記プローブを挿入するステップ (B)は、少なくとも1つのユーザー端末からのバブリックネットワークへの最初のアクセスがあったことに従って行われることを特徴とする請求項16記載の方法。

【請求項19】 (A)プライベートネットワークとパブリックネットワークとの間を交換される複数のパケットへと複数のプローブを挿入するプローバと、

(B) 前記複数のパケットを監視し、かつ、前記複数の

プローブの特定のプローブがプライベートネットワーク において実行されたかを判断するプロセッサとを有する ことを特徴とするネットワークセキュリティ装置。

【請求項20】 (C)前記複数のプローブを記憶する データベースをさらに有することを特徴とする請求項1 9記載のネットワークセキュリティ装置。

【請求項21】 (D) 中央ソースから前記複数のプローブをダウンロードする通信チャネルをさらに有することを特徴とする請求項19記載のネットワークセキュリティ装置。

【請求項22】 (A) プライベートネットワークの入 通信ストリームへと複数のプローブを挿入するステップ と、

(B) プライベートネットワーク内の複数のユーザー端末に対して、前記複数のプローブの少なくとも1つのプローブが実行されたかを監視するステップとからなることを特徴とするネットワークの保安方法。

【請求項23】 (C) プライベートネットワーク内の プローブが実行された複数のユーザー端末のうちの特定 のユーザー端末を識別するレポートを生成するステップ をさらに有することを特徴とする請求項22記載の保安 方法。

【請求項24】 前記複数のユーザー端末を監視するステップ(B)は、前記少なくとも1つのプローブの実行を示す信号をファイアーウォールへと送信するステップを有することを特徴とする請求項22記載の保安方法。 【請求項25】 前記複数のプローブを挿入するステッ

T請求項251 前記後数のフローフを挿入りるステップ(A)は、ファイアーウォール内にて行われることを 特徴とする請求項24記載の保安方法。

【請求項26】 前記入通信ストリームはプライベート ネットワークから入るストリームであることを特徴とす る請求項24記載の保安方法。

【請求項27】 前記複数のプローブを挿入するステップ(A)は、プライベートネットワーク内の特定の資源をアクセスするプライベートネットワークからの要求があったことに従って行われることを特徴とする請求項26記載の保安方法。

【請求項28】 前記複数のプローブを挿入するステップは、少なくとも1つのユーザー端末からのパブリックネットワークへの最初のアクセスに従って行われることを特徴とする請求項26記載の保安方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、ネットワークセキュリティに関し、特に、コンピュータネットワークにて用いられるセキュリティの対策(measure)の認証技術に関する。

[0002]

【従来の技術】通信技術における進歩およびパワフルな デスクトップコンピュータハードウェアを利用できるよ うになったことにより、多くのパブリック的に(プライベートでないこと)利用可能なコンピュータネットワークにコンピュータをアクセスさせることが多くなってきた。今日では、インターネットのようなパブリックコンピュータネットワークを介して世界中のユーザー個人との間で莫大な量の情報が交換されている。ユーザーの分類の1つとして、会社内のインターネットのようなプライベートネットワークを介してお互い接続されたプライベートな個人および職業上のユーザーがある。プライベートコンピュータネットワークとパブリックコンピュータネットワークとの間での情報の交換によって、プライベートコンピュータネットワーク上の情報の保護およびプライベートコンピュータネットワーク自身の全体の機能に関して多くの非常に重要なセキュリティ問題を発生させた。

【0003】 コンピュータネットワークセキュリティ は、最低でも、コンピュータの運用およびネットワーク 資源に対して信頼性を確実にし、不正な情報の流出や不 正なアクセスからネットワーク内の情報を保護しなけれ ばならない。このようなネットワークセキュリティに対 して多くのセキュリティ上の驚異を与える問題がますま す増えている。そのセキュリティ上の驚異の内のもっと も洗練された種のものは、ネットワークコンピュータシ ステム内の特定の無防備なところを利用するプログラム がある。これらのプログラムに関連したセキュリティ上 の驚異として周知な、論理爆弾(logic bomb)、トラップ ドア(trapdoor)、トロイの木馬(trojan horse)、ウィル ス(virus)、ワーム(worm)などがある。これらは文献、 W. Stallings, Network and Internetwork Security Pri nciles and Practice, Prentice-Hall, Inc., Englewoo d Cliffs, NJ, 1995.などに説明されている

【0004】このような周知なソフトウェアプログラム の驚異は、セキュリティブリーチを達成するために独立 に働くもの(例、ワーム)か、あるいは破壊的アクショ ンを起こさせるためにホストプログラムを呼び出す必要 があるもの (例、トラップドア、論理爆弾、トロイの木 馬、ウィルス)がある。実際にこのようなプログラム は、十分に公知になるほどたくさんあり、プライベート ネットワークコンピュータのセキュリティを不正にブリ ーチさせるのに用いられ、重大な損害を与えてしまって いる。たとえば、文献、J.Hruska, Computer Viruses a nd Anti-Virus Warfare, Second edition, Ellis Horwo od Limited, New York, 1992.に説明されている。この ような損害としては、電子ファイルの破壊、データベー スの変更、コンピュータネットワーク自身ないし影響を 受けたコンピュータネットワーク自身ないし影響を受け たネットワークにつながれたコンピュータハードウェア を運用不能としてしまうことがある。

【0005】プライベートコンピュータネットワークの 運用を行うネットワーク管理者は多くのセキュリティ対 策を用いて、コンピュータウィルスの侵入のような外的 セキュリティブリーチからネットワークを保護しようと する。それらの技術の1つとしていわゆるファイアーウ ォールがある。このセキュリティ方式は、プライベート ネットワークとパブリックネットワーク(インターネッ トなど)との間に別のコンピュータシステム(ファイアーウォール)を本質的に配置する。このファイアーウォールは、ソフトウェアベースのゲートウェイであり、外部のもの(認証されていないユーザー)によるアタックからLAN上のコンピュータを保護するように通常インストールされている。ファイアーウォールは、プライベートネットワークを出入りする通信を制御している。

【0006】ファイアーウォールは、プライベートネッ トワークを利用するすべてのユーザーに対して、特定の セキュリティ対策を与える。ファイアーウォールは新し いインターネットのサービスやワールドワイドウェーブ (WWW)上の新しいサイトへのアクセスをブロックす ることがある。なぜなら、その時点のファイアーウォー ルの構成にとってセキュリティ上及ぼされる結果が未知 であったり登録されていなかったりするからである。フ ァイアーウォールの導入構成例として、WWWクライエ ントが直接WWWサーバに接触させない構成がある。こ の構成は通常制限が強すぎであり、従って、ネットワー ク管理者はいわゆるプロキシサーバを利用することが多 い。プロキシサーバは、ファイアーウォールを通してW WWクライエントからの要求を提供するような特定の機 能があり、このようにして、インターネット上のサーバ と出入りする通信の流れを提供する。

【0007】最近になり、ファイアーウォールのベンダーはいわゆるウィルスフィルタリング機能を提供するようになり、ウィルス感染に関連する重要なセキュリティ上の問題を解決している。このようにファイアーウォールにてウィルスフィルタリングを行うことは、クライエントマシン(PCなど)上で通常用いられている周知のウィルススキャニングと概念的には同様なものであり、従来のクライエント/サーバ構成においてしAN内に存在させている。このようなクライエントベースのウィルス検出において、ウィルススキャンはクライエントのオペレーティングシステム、実行可能ファイル、システムファイル、ブートレコード、メモリなどを検索するプログラムを用いており、存在してはならないソフトウェアエンティティの存在を検出する。

【0008】コンピュータウィルスは、それらウィルス それぞれがもっているウィルスシグネチャ(ウィルスの 特徴)が前もって見つけられていてそれをウィルススキャナが用いることによって検出する。ウィルスシグネチャは、ウィルススキャンソフトウェアのベンダーが既知のウィルスから抽出した固定長シグネチャパターン(16~24バイトパターンなど)であることが多い。ウィルススキャンソフトウェアは既知のコンピュータウィル

スのシグネチャのリストをもっており、特定のクライエントのたくさんのファイルをスキャンし、特定のウィルスシグネチャと一致するかどうか検索する。もし一致していれば、クライエントのそのエンティティは感染したこととなり、それはユーザーに知らされる。

【0009】公知のファイアーウォール内でウィルスフ ィルタリングを行うことによりファイアーウォール内を ファイルを伝送してスキャニングをしウィルス検出を行 う。これはファイアーウォールにネットワークセキュリ ティ能力をさらに負荷するが、ファイアーウォールにお いてウィルスフィルタを実装することには運用上の問題 がいくつかある。すなわち、(1)ファイアーウォール にて大量の処理を行わなければならず、待ち時間を発生 させてしまいネットワークパフォーマンスを落としてし まい、ネットワークで実行しているアプリケーションに 悪影響を与え、(2)ファイアーウォールはそれ自身は ネットワークにおける個々のクライエントと比べて運用 上およびデータインテリジェンスを少ない量しかもって おらず、クライエントベースのウィルススキャナで実行 されるよりのファイアーウォールによっては到来するデ ータの正確なスキャンをすることができなくなる。

[0010]

【発明が解決しようとする課題】従って、ファイアーウォールベースのウィルスフィルタリングの欠点を考えると、ファイアーウォール自身よりもネットワーク上のクライエントマシンにおいてウィルススクリーニングを行わせるネットワークセキュリティ管理者が多い。このようなクライエントベーススキャニングに対して現在はいくつかの有名な市販のコンピュータウィルススキャナが用いられている。ネットワークセキュリティ管理者は通常、特定の市販のウィルススキャニングプログラムを選択し、ネットワークのクライエントすべてにそのプログラムをインストールする。もちろんウィルススキャニングソフトウェアの有効性は導入の完全性および新しく発見されたウィルスに対応させたウィルスシグネチャーリストにより周期的に更新することに大きく依存する。

【0011】非常に大きいクライエント/サーバネットワークにおいて、すべてのクライエント上でウィルス検出ソフトウェアが完全にインストールされていることを確実にする仕事は莫大であり達成できるかどうかも分からない。クライエント同士の検査は多くの労働力を必要としてしまい、頻繁に行うことができない。従って、個々のユーザーがウィルススキャニングソフトウェアを更新する責任を通常持たされ、中央ソースからもっとも最近のウィルスシグネチャーリストをダウンロートさせられる。この個々のユーザーが更新をしなかった場合にはもちろんネットワークはセキュリティブリーチの危険にさらされてしまう。

【0012】このように、コンピュータネットワーク全体を通してネットワークセキュリティ機能が完全に構成

されていることを確実にする必要性がある。 【0013】

【課題を解決するための手段】本発明は、コンピュータネットワーク内の特定のクライエントがそのコンピュータネットワークの所望のセキュリティ上の特徴に従って全体的に構成されているかどうかを判断する技術を提供する。本発明に従うと、コンピュータネットワーク内に入るファイル内にプローブがランダムに挿入される。プローブの挿入は、コンピュータネットワークを他のネットワークから分離するファイアーウォールにおいて行われる

【0014】一態様に従うと、プローブは特定の実行タ スク(既知のウィルスなど)に従って構成され、適切に 構成されたクライエントにおいてはプローブは実行され ず、ファイアーウォールはセキュリティブリーチ(違 反)を検出しない。しかし、もしクライエントの構成が 正しくない場合(すなわち、標準的ネットワークセキュ リティ対策に従っていない場合)、プローブは実行さ れ、ファイアーウォールにおいてセキュリティアラート をトリガーし(引き金を引き)、クライエントがセキュ リティブリーチに無防備であることを指示する。ネット ワークセキュリティ管理者は構成が正しくないクライエ ントを訂正するように適切な行動をとることができる。 【0015】好ましい実施例において、プローブはトロ イの木馬の形態にてウィルスプローブとして構成され る。このトロイの木馬は、実行すると、クライエントの 構成が正しくないことを示す信号をファイアーウォール へと知らせる。別の実施例において、ファイアーウォー ルへ戻される信号は、ユーザーデータデータグラムプロ トコル (UDP: User Datagram Protocol) パケットで ある。さらに別の実施例に従うと、特定のIPアドレス に対しブラウザーの種類からの最初のインターネットへ のアクセスの際にウィルスプローブが挿入され、その後 にもウィルスプローブがランダムな時間間隔で挿入され る。

[0016]

【発明の実施の形態】図1は、本発明の原理を用いるシステムを示している。このシステムは、パブリックネットワーク100(インターネットなど)、ネットワーク資源105、ネットワーク資源110、ネットワーク資源115、ネットワーク資源120、ネットワーク資源125を有する。ネットワーク資源105~ネットワーク資源125は、周知のHTML言語により書かれたファイルによってリンクすることができ、周知のWWWを表す。WWWとHTMLは文献、B.White, HTML and the Art of Authoring for the World Wide Web, Kluwer Academic Publishers, Norwell, MA, 1996.などに説明されている。

【0017】プライベートネットワーク130は特定の ユーザーサイト(会社の本社ビルなど)内に位置するネ ットワークであり、LAN170によってユーザー端末 165-1、165-2、165-3、165-4がつ ながれている。ユーザー端末 $165-1\sim165-4$ は スタンドアローンのパーソナルコンピュータやネットワーク端末であってもよい。

【0018】簡明さのため、図1においては1つのLA N構成しか示していないが、プライベートネットワーク 130はLAN170と同様な複数のLAN構成を含んでいてもよい。ユーザー端末165-1~165-4のいずれの特定のユーザーもWWW(ネットワーク資源105~ネットワーク資源125など)上で利用可能な特定の資源を要求するためにユーザー端末165-2などでクライエントプログラムを実行させる。前述のように、プライベートネットワーク130からインターネットを介してのWWWへのこのような要求はプライベートネットワーク130とユーザー端末165-1~165-4との両方にセキュリティ上の危険を与える。

【0019】図1に示すように、プライベートネットワーク130はファイアーウォール180およびプロキシサーバー135を有し、これらは本発明に従って特定のセキュリティ機能を提供するように構成され、プライベートネットワーク130およびその多くのコンピュータ資源を保護する。

【0020】前述のように、プライベートコンピュータネットワーク(130など)の運用に責任があるネットワーク管理者はたくさんのセキュリティ対策を用いて、コンピュータウィルスの侵入のような外的セキュリティブリーチからネットワークを保護する。その技術の1つとして、プライベートネットワークとパブリックネットワーク(インターネットなど)との間に別のコンピュータシステム(ファイアーウォール)を開示するものがある。ファイアーウォールを用いるプライベートネットワークにおいて、ファイアーウォールはまず、プライベートネットワークのコーザー端末とパブリックネットワークとの間の要求された接続が認証されるものかどうかを判断する。

【0021】ファイアーウォールはプライベートネットワークにおけるユーザー端末とパブリックネットワークとの間の中間体として機能し、もしその接続が認証されると、それら2つのネットワークの間の接続を可能にする。逆に、接続が認証されなければ、ファイアーウォールはそれらネットワークの間の接続を実現させない。

【0022】図1の実施例に従うと、プロキシサーバー135はプロセッサ140、ウェブプロキシ145、ftpプロキシ150、メールプロキシ160を有する。これらのプロキシはファイアーウォールと共に働くプロキシサーバーがそれぞれ、WWW/インターネットアクセス、ファイル転送、電子メールに対してセキュリティ機能を提供する。例として、ウェブプロキシ145はユーザーがWWW上の上の特定のウェブページにプライベ

ートネットワーク130からアクセスしたいと望む場合に用いられる。ユーザー端末165-2を用いるユーザーはウェブブラウザー166を用いてWWW上の特定のウェブページにアクセスすることができる。ウェブブラウザーは周知のソフトウエアアプリケーションプログラム(Netscape Communications社のNetscape Navigator(登録商標v.5.0)など)であり、WWW上をネットサーフィンすることを可能にし、WWW上の最良の情報にアクセスすることを可能とする。

【0023】ウェブブラウザー166はユーザー端末165-2のユーザーから入力要求を受信し、WWW上の適切な資源(ネットワーク資源105など)とパブリックネットワーク100を通して接続を確立することによりWWW上の情報を位置決めしようと試みる。ユーザー端末165-2とネットワーク資源105との間の接続はプロキシサーバー135、ウェブプロキシ145、ファイアーウォール180を用いて確率される。ウェブブラウザー166のために働くウェブプロキシ145は、ユーザー端末165-2とネットワーク資源105の間のTCP/IP接続を確立しようと試みる。

【0024】TCP/IPは、インターネットを情報が伝送する方法に用いられるプロトコルであり周知である。TCP/IPは、情報を個別のパケットの分離し、送り側のコンピュータ(サーバーなど)と受け側のコンピュータ(クライエントなど)との間をこれらのパケットをルーティングする。TCP/IPおよびインターネット通信は文献、D. Comer、Internetworking with TCP/IP Third edition、Prentice-Hall、Englewood Cliffs、NJ、1995.などに説明されている。好ましい実施例において、ユーザー端末165-2とネットワーク資源105との間のTCP/IP接続は、それぞれ、通信チャネル190、195をまたがって設けられる。これらはパブリックネットワーク100、プライベートネットワーク130、さらに、ユーザー端末165-2との間の接続を確立する。

【0025】図1に示すように、パブリックネットワーク100とプライベートネットワーク130の間の通信トラフィックすべては、ファイアーウォール180を通る必要がある。この通信トラフィックの寄与を考えてみると、発明者は、本発明のセキュリティ上の利点を実装するために、ファイアーウォール180が好ましい位置であることを認識した。好ましい実施例に従うと、ファイアーウォール180はプロセッサ181、データベース182、パブリックネットワーク100などからブライベートネットワーク130などへと到来するファイル内にプローブをランダムに挿入するウィルスプローバ185が挿入するプローブは実行すると特定の動作をトリガーする個別のプログラムである。

【0026】一実施例に従うと、プローブはトロイの木

馬として構成するウィルスプローブである。これは、クライエントの構成が正しくないことを示す信号をファイアーウォールへと送り返す。コンピュータウィルスの観点からは、トロイの木馬は、コンピュータハッカー、コンピュータクラッカーのような不正ユーザーがアプリケーションプログラムに配置した秘密でドキュメント化されていないエントリーポイントである。ユーザーがそのアプリケーションプログラムを実行すると通常、トロイの木馬もまた実行され、望ましくない動作を起こさせる。

【0027】トロイの木馬は文献、Stallings, supra. pp.238-241.などに説明されている。例として、トロイの木馬は共有コンピュータシステム上の別のユーザーのファイルへのアクセスを容易になるように作られ、不正ユーザーが正当なユーザーのファイル権限を実行した場合に変えてしまい、どのユーザーにも読み取り可能なファイルとしてしまう。この実施例において、後述するように、トロイの木馬の特定の機能を用いてコンピュータネットワークにとって利点となるセキュリティの徹底を行う。

【0028】ファイアーウォール180にてウィルスプローバ185により挿入されたウィルスプローブは、そのプローブが実行されるとファイアーウォール180へと信号を送り返すように設計され、従来考えられているトロイの本馬の感覚で起こるような破壊的な動作ではない動作を実行する。本発明のセキュリティ機能はファイアーウォール(180など)にて実装され実現される。なぜなら、ファイアーウォールが用いられているネットワークにおいてすべての通信トラフィックはファイアーウォールを通過しなければならないからである。従ってファイアーウォールは本発明に従ってプローブを挿入する理想的な位置である。

【0029】しかし本発明の原理は他のネットワーク環境や構成にても実現することができる。例えば、一般アクセスが高い割合であり信頼性が高いことで知られているネットワーク内の特定のプロキシサーバーを用いてプローブの挿入を実現することができる。例として、オンライン電話帳を主として提供するプライベートネットワーク内の信頼性が高いサーバーもまた本発明の原理を実装するのに適している。なぜなら、このサーバーはプライベートネットワーク内の多くのユーザーにより用いられるからである。従って、本発明により分配されるセキュリティ機能は図1のシステム構成のようなシステムであるか否かに関わらず多くのネットワーク、ハードウェア、ソフトウェア構成にて実現することができる。

【0030】本発明に従ってプローブを挿入、監視、実行することによりネットワークセキュリティを提供する動作を図2に示した。好ましい実施例に従うと、上述のように、図2の動作はファイアーウォール180内で開始する。プライベートネットワーク130などを出入り

する通信トラフィックストリームが継続的に監視される (200)。ネットワーク上を伝送される通信トラフィ ックストリームを監視の際に、プライベートネットワー ク130に向かって到来するファイルへとプローブがラ ンダムに挿入される(205)。本発明のプローブの構 造的観点は、図3とともに後で説明する。本発明に従う と、クライエント上で実行された場合、セキュリティ警 告を示す信号を取り出すようにプローブは設計される。 【0031】信号はネットワーク資源の要求であること がある。このような要求はすべてファイアーウォールを 通過して行われるので、本発明に従って構成するプロー ブがこのような要求をトリガーするとその要求がファイ アーウォールへの信号として有効に用いられることを確 実にする。すなわち、プローブがトリガーするこのよう な信号はファイアーウォールにより直ちに認識すること ができる。別の実施例において、信号は従来技術のユー ザーデータグラムプロトコル (UDP) パケットの形態 とすることができる。UDPは従来のTCP/IPプロ トコル上の最上層のコネクションレス型の転送プロトコ ルであり、少ない量のデータを迅速に2つのアプリケー ションが交換するのに低いオーバーヘッドメカニズムを 提供している。

【0032】UDPは通常のTCP/IPパケット交換 よりも少ないオーバーヘッドしか必要としない。なぜな らUDPはTCP/IPよりもセキュリティが弱いプロ トコルであるからである。すなわち、UDPは伝送指向 であり、パケットは複製されたり、迷子になったり、別 の順番で受信されたりしてしまう。逆にTCP/IPは より信頼性が高い。なぜなら宛先に正確に完全に到来す ることを確実にするためにある程度の大きさの長さをも っているからである(チェックサムを生成したり、パケ ットの受け取り確認をしたり、迷子パケットを再送信し たりすることなど)。UDPはこのようなオーバーヘッ ドはもっていないのでTCP/IPよりもある程度速 く、本発明の多くの実施例におけるのと同様に、短いデ ータバーストを送ったり、速いネットワークスループッ トを必要としたり、宛先にて配信の確認を必要としない ようなアプリケーションにとっては理想的である。これ ら上述の信号構成の他の信号構成であっても本発明の原 理を有効に提供することができる。

【0033】このように、ファイアーウォール180は特定のプローブが実行されたというセキュリティ警告指示(UDPパケットなど)を受信し、ファイアーウォールはプローブとクライエントを同定し(215)、セキュリティ警告を発生させる(220)。生成されたセキュリティ警告の特性および種類は、本発明に従うと、いろんな形態であってもよい。ファイアーウォール180が生成したセキュリティ警告は、ネットワーク内の特定のクライエントに現在セキュリティ危機が存在することを示すネットワーク管理者への直ちに送られるメッセー

ジとすることができる。一実施例において、ネットワーク内のいろんなクライエントによりプローブが実行されると、マスターファイルにログエントリーを作成しデータベース182などに記憶される。これは周期的にネットワーク管理者によりアクセスすることができ、あるいはそのログを管理者が見ることができるようにレポートを印刷するようにしてもよい。

【0034】本発明は、コンピュータネットワーク内の 特定のクライエントがそのコンピュータネットワークの 望ましいネットワークセキュリティ機能に従って完全に 構成しているかどうかを判断する技術を提供することが できる。例えば、ほとんどのネットワーク管理者により 行われている従来のセキュリティ対策はネットワーク (130など)内のすべてのユーザーにウェブブラウザ ーソフトウェア (Netscape Navigator (登録商標) な ど)の特定の機能を使えなくするポリシーであり、特 に、ウェブブラウザーのJavaScriptインター プリター機能を使えなくする。JavaScript (商標)は例えば文献、D.Flanagan, JavascriptThe De finitive Guide, Second edition, O'Reilly &; Associa tes, Sebastopol, CS, 1997.に説明されている。Jav aScriptは、ユーザーやHTMLを伴うプログラ ムを開発したりするのによく用いられる周知のインター プリター型プログラミング言語である。例えば、ウェブ ブラウザーがJavaScriptインタープリターを 具備すれば、そのウェブブラウザーはJavaScri ptの「スクリプト」の形態でインターネット(および WWW) 上を実行可能なコンテンツ(プログラムなど) を配信することを可能にする。

【0035】スクリプトがJavaScriptを実行できるブラウザーにロードされると、スクリプトは実行可能となり、そのスクリプトのJavaScript命令に規定されるような特定の出力を作る。従って、JavaScriptはウェブブラウザーの制御を支配することができ、また、ウェブページに現れるコンテンツ(HTMLフォームなど)の制御をも支配する。公知のように、JavaScriptを用いて可能となるこれらの機能は重大なネットワークセキュリティ上の危険を発生させる。

【0036】上述のようなウェブブラウザー環境に本発明を導入することを以下の実施例により説明する。図1 および3において、プライベートネットワーク130はユーザー端末165-1~165-4を用いる複数のユーザを含んでいる。前述のように、ユーザー端末それぞれはユーザー端末165-2上を実行するウェブブラウザー(160など)を具備するように構成することができる。ユーザー端末165-2の構成は他のプライベートネットワーク内の他のユーザー端末それぞれの上において容易に複製することができるが、簡明さのため図1においては一部のみを示した。

【0037】プライベートネットワーク130のセキュリティポリシーに適合するように、外部のソース(パブリックネットワークなど)から導入され、プライベートネットワークを多くのセキュリティ上の危険にさらすようなスクリプトの実行を防ぐためにすべてのウェブブラウザーはJavaScriptインタープリターを使えないようにされる。もちろんこのようなセキュリティ対策はネットワークユーザーが従った場合にのみ有効である。多くのプライベートネットワークにおいて、このようなセキュリティ対策に従わないようなユーザー端末が存在してしまう。これらの従わないユーザー端末はネットワーク全体をセキュリティ上の危険にさらし、ネットワーク管理者にとってはプライベートネットワーク全体ですべてのセキュリティ対策に完全に適合させるため常に格闘しなければならなくなっている。

【0038】前述のように、本発明はコンピュータネッ トワーク内のクライエントがそのコンピュータネットワ ークの望ましいネットワークセキュリティ機能に完全に 従っているかどうかを判断する技術を提供する。ファイ アーウォール180が本発明に従って構成され、プライ ベートネットワーク130への入通信トラフィックスト リームへとプローブを挿入する。図3は、入通信トラフ ィックストリーム300の例を示し、本発明に従ってプ ローブを挿入している例を示している。通信トラフィッ クストリーム300はパブリックネットワーク100か らプライベートネットワーク130へとデータを運ぶ一 連の個々のパケット300-1からパケット300-N (TCP/IPパケットなど)を含んでいる。本発明に 従うと、ファイアーウォール180はパケット300を 監視し、パケットの間に入ファイルへとプローブをラン ダムに挿入する。例としてパケット300-4は入ファ イル305を含み、これは一連のHTML命令310を 含むファイルである。

【0039】ウィルスプローバ185がプローブ315をHTML命令310の終わりに挿入する。いくつかの実施例に従うと、特定のIPアドレス(クライエント)ないしブラウザー種類からの最初のインターネットへのアクセスの際にプローブ315が挿入され、その後はランダムな感覚でウィルスプローブが挿入される。プローブ315はトロイの木馬の形態のウィルスプローブであり、ファイル305へとプローブ315を挿入すると編集済みファイル325となる。その後に、プライベートネットワーク130への通信トラフィック300の伝送において編集済みファイル325により進行する。

【 0 0 4 0 】プローブ 3 1 5 は単一の J a v a S c r i p t 命 令 3 2 0 である。 3 2 0 は、<; SCRIPT>; x=new i mag e(); x. src=' i mage1'; <; /SCRIPT>; の形態であり、これはウェブブラウザーを制御するインタープリター型スクリプト言語の文である。 i m a g e 1 はプローブ 3 1 5 を識別する固有な文字列である。プローブ 3 1 5 は基本的に

はトロイの木馬であり、ウェブブラウザーに対し、オフスクリーンビットマップスペース(new image ())を配置し、小さなイメージ(image1)をダウンロートさせるように命令する。プローブは、ウィルスプローバ185によるアクセスのためデータベース182に記憶してもよいが、ウィルスプローバ185自身にローカルに記憶してもよい。別の実施例では、中央ソース(インターネットなど)からプローブをネットワーク管理者によりダウンロードさせ、現存するプローブライブラリーに加えてもよい。

【0041】もしウェブブラウザー166が、すべての ウェブブラウザーにJavaScriptインタープリ ターを使えなくさせるというネットワークセキュリティ 機能に適合していれば、プローブ315は実行されず、 ファイアーウォール180はセキュリティ警告を生成し ない。しかし、もしウェブブラウザー166の構成が誤 っていれば、プローブ315は実行され、ウェブブラウ ザー166にイメージファイル (image1)の要求 を開始させる。このようなまれなウェブブラウザー16 6によるネットワーク資源の要求はファイアーウォール 180により捕獲され、セキュリティ警告の信号として 機能する。適切に構成されたウェブブラウザーではこの ようにネットワーク資源(image1)を要求するこ とは、適切に構成されていなかったり確立されたネット ワークセキュリティ対策に違反している場合をのぞいて はない。すなわち、プローブ315の実行はプライベー トネットワーク130の望ましいセキュリティ対策に適 合していないようにウェブブラウザー166がJava Scriptを使えるようになっていることを意味し、 これはネットワークにセキュリティ上の危機を与えるこ とを意味する。

【0042】別の実施例において、本発明は、セキュリティ警告が起こったときにファイアーウォールへ戻す信号としてUDPパケットを用いる。ファイル305は特定の実行可能命令を含むファイルである。拡張子が、・exeであるファイルはバイナリー実行可能ファイルである。プローブ315はファイル305の少量のバイトをプローブ315を挿入することによって書き換えてしまうのに安全である適切な位置にファイル305へと挿入される。

【0043】この実施例では、プローブ315はセキュリティ警告が発生した場合にUDPパケットを発する。ファイル305へと挿入される実際の機械誤命令は周知のプログラミング言語Cで書かれた以下のコード部分を用いる(コンパイルする)ことにより生成することができる。

struct sockaddr_in sin={0,9, {0xF14E8A11},0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0,0};

ints=socket(PF_INET,SOCK_DGRAM,0);
connect(s,&;sin,sizeof(sin));

write(s, 0x88, 1);

close(s);

【0044】上のC言語のコード部分を機械語コードへとコンパイルすると、これはプローブ315としてファイル305へと挿入され、プローブを実行した際に所望のUDPパケットを生成する。すなわち、もしプローブ315を特定のユーザー端末上で実行すると、そのユーザー端末がセキュリティ上の危険をはらんでいることを示す信号として、ファイアーウォール180へとUDPパケットが発せられる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の原理を用いるシステムのブロック図である。

【図2】本発明を用いる図1のファイアーウォールが実行する動作の流れ図である。

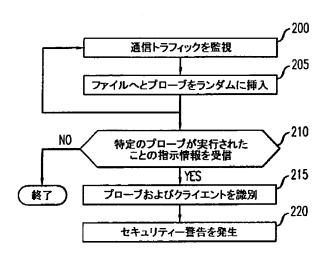
【図3】図1のシステムで送信される通信トラフィック ストリームである。

【符号の説明】

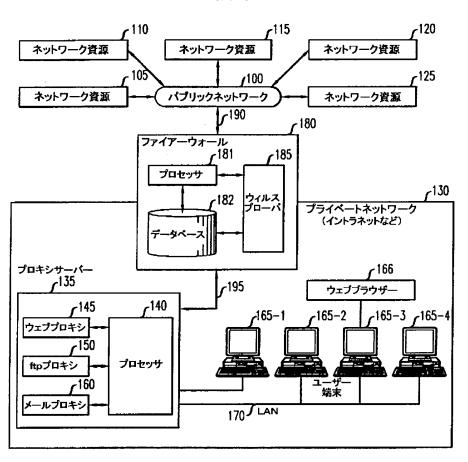
- 100 パブリックネットワーク
- 105 ネットワーク資源
- 110、115 ネットワーク資源
- 120、125 ネットワーク資源
- 130 プライベートネットワーク
- 135 プロキシサーバー

- 140 プロセッサ
- 145 ウェブプロキシ
- 150 ftpプロキシ
- 160 メールプロキシ
- 165 ユーザー端末
- 166 ウェブブラウザー
- 170 LAN
- 180 ファイアーウォール
- 181 プロセッサ
- 182 データベース
- 185 ウィルスプローバ
- 200 通信トラフィックを監視
- 205 ファイルへとプローブをランダムに挿入
- 210 特定のプローブが実行されたことの指示情報を受信
- 215 プローブおよびクライエントを識別
- 220 セキュリティー警告を発生
- 300 パケット
- 305 HTMLファイル
- 310 HTML命令
- 315 プローブ
- 320 JaveScript命令
- 325 編集済みファイル

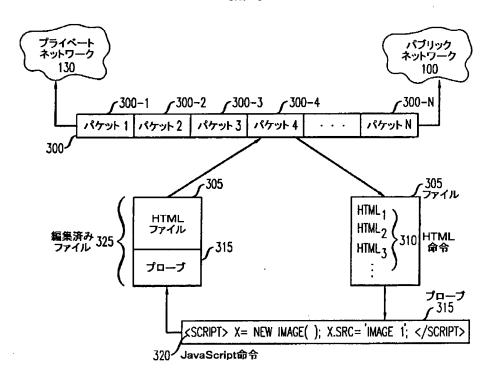
【図2】



【図1】



【図3】



フロントページの続き

(71)出願人 596077259

600 Mountain Avenue, Murray Hill, New Je rsey 07974-0636U.S.A.